This Page Is Inserted by IFW Operations and is not a part of the Official Record

BEST AVAILABLE IMAGES

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images may include (but are not limited to):

- BLACK BORDERS.
- TEXT CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES
- FADED TEXT
- ILLEGIBLE TEXT
- SKEWED/SLANTED IMAGES
- COLORED PHOTOS
- BLACK OR VERY BLACK AND WHITE DARK PHOTOS
- GRAY SCALE DOCUMENTS

IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

As rescanning documents will not correct images, please do not report the images to the Image Problem Mailbox.

RECORD COPY

PCT REQUEST

The undersigned requests that the present international application be processed according to the Patent Cooperation Treaty

PCT/ SE 00 / 0 0 5 7 4 International Application No.				
International Filing	2000 -03- 2 3			
The S PCT I	twedish Patent Office International Application Office and "PCT International Application"			
Applicant's or ager				

	(if desired)(12 characters maximum)
Box No. I TITLE OF INVENTION TRANSFER OF INFORMATION IN A COMMUN	NICATION NET
Box No. II APPLICANT	
Name and address: (Family name followed by given name; for a legal entiry, full official de must include postal code and name of country. The country of the address indicated in this Box is is, country of residence if no State of residence is indicated below.)	designation. The address This person is also inventor.
NET INSIGHT AB	Telephone No.
P.O. Box 42 093	
SE-126 14 STOCKHOLM	Facsimile No.
Sweden	:
	Teleprinter No
State (that is, country) of nationality: Sweden State ((that is, country) of residence: Sweden
This person is applicant for the purposes of: all designated all designated States except the United States of America	
Box No. III FURTHER APPLICANT(S) AND/OR /FURTHER IN	NVENTOR(S)
Name and address: (Family name followed by given name; for a legal entity: full official de must include postal code and name of country. The country of the address indicated in this Bax is is, country) of residence if no State of residence is indicated below.)	lesignation. The address This person is:
BOSTRÖM, Anders	applicant only
Mäster Simons väg 14	applicant and inventor
SE-170 66 SOLNA	inventor only (If this check-bax is marked, do not fill in below.)
Sweden	
State (that is, country) of nationality: Sweden State ((that is, country) of residence: Sweden
This person is applicant all designated all designated States except for the purposes of: States all designated States except the United States of America	
Further applicants and/or (further) inventors are indicated on a continu	uation sheet
Box No. IV AGENT OR COMMON REPRESENTATIVE; OR AD	
The person identified below is hereby/has been appointed to act on behalf of the applicant(s) before the competent International Authorities as:	agent Common representative
Name and address: (Family name followed by given name; for a legal entity, fur address must include postal code and name of country:)	
	+46 8 440 95 00 Facsimile No.
AWAPATENT AB	·
P.O. Box 45086	+46 8 440 95 50 Teleprinter No.
SE-104 30 STOCKHOLM Sweden	Telephine No.
Address for correspondence: Mark this check-box where no agent or com	nmon representative is/has been appointed and the space above is used
instead to indicate a special address to which correspondence should be sent Form PCT/RO/101 (first sheet) (July 1998; reprint January 2000)	See Notes to the request form

Sheet No. 1a

Continuation of Box No. III FURTHER APPLICANT(S) AND/OR (FURTHER) INVENTOR(S)								
If none of the following sub-boxes is used, this sheet should not be included in the request								
Name and address: (Family name followed by given name; for a legal entity: full official designation. The address must include postal code and name of country. The country of the address indicated in this Box is the applicant's State (that is, country) of residence if no State of residence is indicated below.)								
BORM, Christer		applicant only						
Skurusundsvägen 40		applicant and inventor						
SE-131 46 NACKA	inventor only (If this check-box is marked, do not fill in below.)							
Sweden								
State (that is, country) of nationality: Sweden	sidence: Sweden							
This person is applicant for the purposes of: all designated all designated the United States of								
Name and address: (Family name followed by given name; for a legal entity, full official designation. The address This person is:								
is, country) of residence if no State of residence is indicated below.)		applicant only						
		applicant and inventor						
•		inventor only (If this check-box is marked, do not fill in below)						
State (that is, country) of nationality:	State (that is, country) of re	sidence:						
	1							
This person is applicant for the purposes of: all designated states all designated the United States of	, , , , , , , , , , , , , , , , , , , ,	only the Supplemental Box						
Name and address: (Family name followed by given name; for a legal entity. full official designation. The address must include postal code and name of country. The country of the address indicated in this Box is the applicant's State (that is, country) of residence if no State of residence is indicated below.)								
		applicant only						
·		applicant and inventor						
·		inventor only (If this check-box is marked, do not fill in below.)						
State (that is, country) of nationality:	State (that is, country) of re	esidence:						
This person is applicant all designated all designated State for the purposes of:								
Name and address: (Family name followed by given name; for a legal entity; full must include passal code and name of country. The country of the address indicated in	official designation. The address	This person is:						
is, country) of residence if no State of residence is indicated below.)		applicant only						
		applicant and inventor						
		inventor only (If this check-box						
		is marked, do not fill in below?						
State (that is, country) of nationality:	State (that is, country) of re	esidence:						
This person is applicant all designated all designated States of the United States of	s except the United of America							
Further applicants and/or (further) inventors are indicated on another continuation sheet.								
Form PCT/RO/101 (continuation sheet) (July 1998; reprint January 2000)		See Notes to the request form						

Box N	o. V	DESIGNATION OF	STATES			 :				
The fo	llowing	designations are hereby i	made under Rule 4.9(2) (mark the a	pplicable chec	k-boxes:	at least one must be	marked):			
Regio	nal Pat	ent								
ַם פֿ	AP	P ARIPO Patent: GH Ghana, GM Gambia, KE Kenya, LS Lesotho, MW Malawi, SD Sudan, SL Sterra Leone, SZ Swaziland, TZ United Republic of Tanzania, UG Uganda, ZW Zimbabwe, and any other State which is a Contracting State of the Harare Protocol and of the PCT								
ß	EA	Eurasian Patent: AM Armenia, AZ Azerbaijan, BY Belarus, KG Kyrgyzstan, KZ Kazakhstan, MD Republic of Moldovia, RU Russian Federation, TJ Tajikistan. TM Turkmenistan, and any other State which is a Contracting State of the Eurasian Patent Convention and of the PCT								
Ø	EP	European Patent: AT Austria, BE Belgium, CH and LI Switzerland and Liechtenstein, CY Cyprus, DE Germany, DK Denmark, ES Spain, FI Finland, FR France, GB United Kingdom, GR Greece, IE Ireland, IT Italy, LU Luxembourg, MC Monaco, NL Netherlands, PT Portugal, SE Sweden, and any other State which is a Contracting State of the European Patent Convention and of the PCT								
囚	OA	A DAD DE LE CONTROL A Friedra Demuhlic CG Coppo CI Côte d'Ivoire CM Cameroon, GA Gabon.								
	D		ction or treatment desired, specify							
	nai Pai AE	United Arab Err		Ø	LR	Liberia				
	AL	Albania		☒	LS	Lesotho				
Ø	AM	Armenia		×	LT	Lithuania				
N	AT	Austria	-Utility Model	⊠	LU	Luxembourg				
	AU	Australia	we will also also destinated approximate trace.	⊠	LV	Latvia				
120	AZ	Azerbaijan	***************************************	-	MA	Morocco				
12	BA	Bosnia and Her	regovina	Ø	MD	Republic of Mole	dova			
DADADA	BB	Barbados		— 8	MG	Madagascar				
	_	Bulgaria		ă	MK	The former Yugo	oslav Republic of Macedonia			
出	BG BR	Brazil				-				
0	•	Belarus		⊠	MN	Mongolia				
	BY		Analysis and the second		MW	Malawi				
Ø	CA	Canada und LI Switzerland and	I Liachtanctain		MX	Mexico				
0			Lieenensem	×	NO	Norway				
	CN	China		⊠	NZ	New Zealand				
N N	CR	Costa Rica		\ <u>\</u>	PL	Poland				
NAMAN	CU	Cuba	A C. T		PT	Portugal				
$ \boxtimes $	CZ		+Utility Model	X	RO	Romania				
Ø	DE	Otta.i.,	-Unlity Model	🛛	RU	Russian Federati	om.			
	DK		+Utility Model		SD	Sudan	VII			
	DM	Dominica	. e t. War, her a dal	×	SE	Sweden				
	EE		+Utility Model		SG	Singapore				
Ø	ES	Spain			SI	Slovenia				
囚	Fi	Finland	+Utility Model		SK	Slovakia	+Utility Model			
Ø	GB	United Kingdom		Ø	SL	Sierra Leone				
	CD	Grenada		Ø	J. TJ	Tajikistan				
	GE	Georgia _			TM	Turkmenistan				
図	GH	Ghana _		<u>.</u> 🗵		Turkey				
	GM	Gambia		X	TR	Trinidad and To	bago			
NA N	HR	Croatia			TT	United Republic				
	HU	Hungary		<u>\</u>	TZ	United Republic Ukraine	O I BITTEINS			
[]	ID	Indonesia			UA	Uganda				
	IL	Israel			UG	Uganda United States of	America			
	IN	India	······································	🗵	US	Citited 20002 01	CB11 Pp. 1 4 10			
Ø	IS	Iceland		R ^C PI		I labakista				
X	JP	Japan _			UZ	Uzbekistan Viet Nam				
	KE	Kenya		X	VN					
X	KG	Kyrgyzstan		⊠	YU	Yugoslavia				
Ø	KP	Democratic People's	Republic of Korea		ZA	South Africa				
				⊠	ZW	Zimbabve				
Ø	KR	Republic of Korea	+Utility Model	Chec	k-boxes	reserved for designa ter issuance of this s	iting States which have become party			
Ø	ΚZ	Kazakhstan								
	LC	Saint Lucia		Ø		lgeriet	Double do			
☑	LK	Sri Lanka		\boxtimes		ntigua and				
Prec	aution	ary Designation Stateme	nt: In addition to the designations n	nade above, th	e applica	nt also makes under	Rule 4.9(b) all other designations			
Precautionary Designation Statement: In addition to the designations made above, the applicant also makes under Rule 4.9(b) all other designations which would be permitted under the PCT except any designation(s) indicated in the Supplemental Box as being excluded from the scope of this statement. The applicant declares that those additional designations are subject to confirmation and that any designation which is not confirmed before the expiration. The applicant declares that those additional designations are subject to confirmation and that any designation which is not confirmed before the expiration.							abed litali the scope of allo sales			
The	applica	nt declares that those addit	ional designations are subject to co	mminiation and applicant at th	e expirat	ion of that time limi	L (Confirmation (including fees) must			
or 13	of 15 months from the priority date is to be regarded as withdrawn by the applicant at the expiration of that time limit. (Confirmation (including fees) must exact the receiving Office within the 15-month time limit.)									
Form	Form PCT/RO/101 (second sheet) (January 2000) See Notes to the request form									

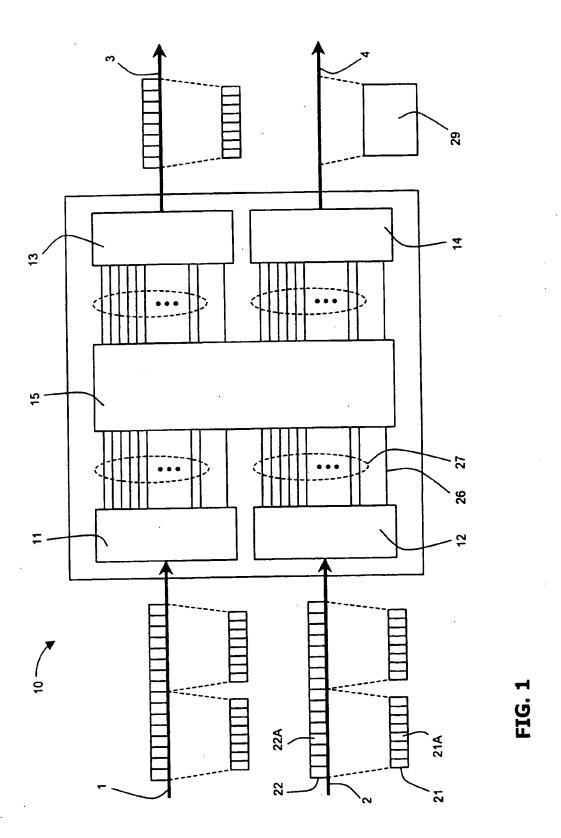
See Notes to the request form

Sheet No. 3 Further priority claims are indicated in the Supplement Box. PRIORITY CLAIM Box No. VI Where earlier application is: Number Filing date regional application: international application: national application: of earlier application of earlier application regional Office receiving Office country (day/month/year) SWEDEN 9901081-1 23 March 1999 (23.03.1999) item (2) item (3) The receiving Office is requested to prepare and transmit to the International Bureau a certified copy of the earlier application(s) (only if the earlier application was filed with the Office which for the purposes of the present international application is the receiving Office) identified above as item(s): * Where the earlier application is an ARIPO application, it is mandatory to indicate in the Supplemental Box at least one country party to the Paris Convention for the Protection of Industrial Property for which that earlier application was filed (Rule 4.10(b)(ii)). See Supplemental Box. INTERNATIONAL SEARCHING AUTHORITY Box No. VII Request to use results of earlier search; reference to that search Choice of International Searching Authority (ISA) (if an earlier search has been carried out by or requested from the International Searching (If two or more International Authorities are competent to carry out the international search, indicate the Authority Country (or regional Office) chosen; the two-letter code may be used): Date (day/month/year) 1499 SE 99/00330 Sweden 03 December 1999 ISA / SE CHECK LIST; LANGUAGE OF FILING Box No. VIII This international application is accompanied by the item(s) marked below: This international application contains the following number of sheets: 4 🗸 1. 🛛 fee calculation sheet request 2. separate signed power of attorney description (excluding sequence listing part) 3. Copy of general power of attorney; reference No., if any: 335 4. statement explaining lack of signature abstract 3 / 5. priority document(s) identified in Box No. VI as item(s): drawings translation of international applications into (language): sequence listing part of description 7. Separate indications concerning deposited microorganism or other biological material 8. In nucleotide and/or amino acid sequence listning in computer readable form 9. other (specify): ITS Search Report : 23 Total number of sheets Language of filing of the Swedish Figure of the drawings which 3 international application: should accompany the abstract: SIGNATURE OF APPLICANT OR AGENT Box No. IX Next to each signature, indicate the name of the person signing and the capacity in which the person signs (if such capacity is not obvious from reading the reauesi). Stockholm, 23 March, 2000 Gunnar Henningsson Authorised Representative For receiving Office use only 2000 -03- 2 3 Date of actual receipt of the Purported international application: received: Corrected date of actual receipt due to later but Timely received papers or drawings completing the purported international application: not received: Date of timely receipt of the required Corrections under PCT Article 11(2): Transmittal of search copy International Searching Authority delayed until search fee is paid. ISA/SE (if two or more are competent): For International Bureau use only M.C. 2000 15 M Date of receipt of the record copy by the (15.05.00)

International Bureau:

· east





2/3

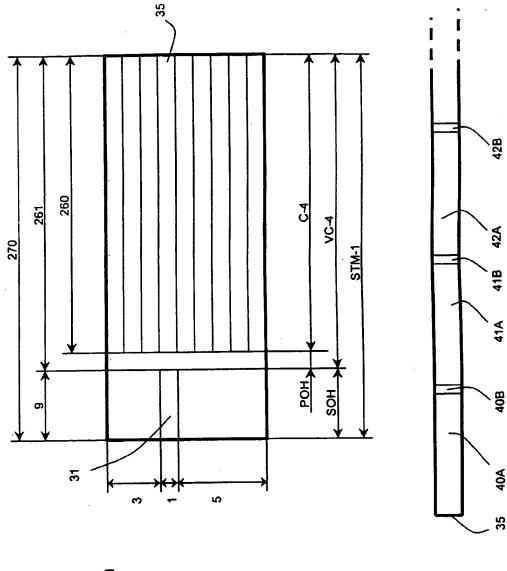


FIG. 2a

FIG. 2b

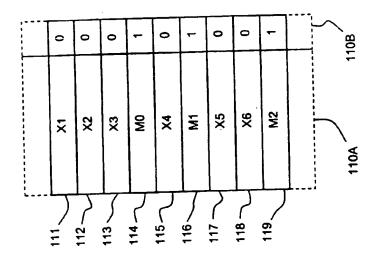


FIG. 3

ÖVERFÖRING AV INFORMATION I ETT KOMMUNIKATIONSNÄT

Uppfinningens teknikområde

Föreliggande uppfinning hånför sig till ett förfarande och en anordning för överföring av information i ett kommunikationsnät, företrädesvis ett DTM-nät, i vilket data transporteras i kanaler som var och en innefattar en eller flera i en återkommande ram allokerade tidluckor, företrädesvis DTM-tidluckor om typiskt 64 bitar.

10 Bakgrund till uppfinningen

15

20

25

30

på ett kommunikationsprotokoll för bredbandsöverföring. DTM baseras på dynamisk allokering av resurser till kretskopplade kanaler. Informationen överförs i ramar om typiskt 125 µs, där varje ram är indelad i DTM-tidluckor om typiskt 64-bitar. En kretskopplad kanal sätts upp mellan sändare och mottagare genom att en eller flera DTM-tidluckor, eller mer specifikt en eller flera tidluckepositioner inom varje ram, allokeras till kanalen. Om fler än en kanal sätts upp, allokeras olika tidluckepositioner i ramen till olika kanaler. Således är aldrig

Om fler än en kanal satts upp, allokeras olika tidiuckes positioner i ramen till olika kanaler. Således är aldrig en tidluckeposition allokerad till fler än en kanal, i varje fall inte över ett och samma segment av nätet, och olika kanaler kan allokeras olika många tidluckepositioner per ram.

Vid uppsättning/nedtagning av nyttolastkanaler i ett DTM-nät utnyttjas separata kontrollkanaler för signalering, vilka även dessa innefattar en eller flera respektive DTM-tidluckor i den aktuella ramen. När en nyttolastkanal väl är etablerad, behövs normalt ingen ytterligare signalering före det att kanalen skall modifieras eller tas ned, och kontrollkanalen kan därför under tiden utnyttjas för signalering avseende andra förekommande nyttolastkanaler.

För mer ingående beskrivning av DTM-protokollet och dess uppbyggnad och möjligheter ges hånvisning till "The DTM Gigabit Network" av Christer Bohm, Per Lindgren, Lars Ramfelt och Peter Sjödin, Journal of High Speed Networks, 3(2), sid. 109-126, 1994, och till "Multi-gigabit networking based on DTM" av Lars Gauffin, Lars Håkansson och Björn Pehrson, Computer networks and ISDN Systems, 24(2), sid. 119-139, april 1992.

Såsom nämnts är en kanal i ett DTM-nät kretskopplad. Dessutom överförs adress-, prioritets- och/eller annan kontrollinformation avseende nätets drift och kanalen i sin helhet normalt med utnyttjande av ovan nämnda kontrollkanaler och inte i nyttolastkanalerna. Därutöver är det i dock vissa sammanhang önskvärt att kunna överföra information som avser inte nyttolast kanalen som sådan 15 utan som avser innehållet i specifika tidluckor av en kanal. Detta kan exempelvis vara information som anger att data som transporteras i en specifik tidlucka ej är giltig, vilket kan bero på att sändaren inte sänt data i den aktuella tidluckan ("idle slot") eller att data i den 20 aktuella tidluckan har förvanskats av en eller annan anledning ("error slot"). Det kan också vara information som anger att den aktuella luckan utgör början på ett paket ("start of packet") eller slutet på ett paket ("end of packet") som transporteras i den aktuella kanalen. 25 Denna typ av styrinformation som inte hänför sig till nätets drift som sådant eller till kanalen i sin helhet utan snarare till statusen för eller innehållet i specifika enstaka tidluckor kommer nedan att benämnas kontrollinformation eller meta-information. 30

Ett sätt att transportera meta-information som hänför sig till en eller flera specifika tidluckor av en
kanal är att sända denna i ovan nämnda kontrollkanaler.
En fördel med denna lösning är att kontrolltidluckor som
sådana och mekanismer för hur de hanteras finns tillhanda
i alla DTM-nät. Dock innebär denna lösning en ökning av
mängden signalering i kontrollkanalerna, vilket i den mån

kapacitet saknas kan leda till exempelvis längre uppsättningstider. Vidare krävs att det finns kontrollkanaler längs varje nyttolastkanal eller att det finns intelligens för att växla rätt meta-information till att följa rätt kanal. Dessutom är det inte helt enkelt att synkronisera överföringen av data i en tidlucka med överföringen av till tidluckan hörande meta-information i kontrollkanaler.

Ett mer fördelaktigt sätt att transportera metainformationen är därför att sända den i anslutning till själva den DTM-tidlucka som informationen avser.

10

15

20

25

30

Utnyttjandet av denna typ av meta-information i sig är känt, exempelvis genom US. Pat. No. 5,027,349 som beskriver en metod genom vilken kontrollinformation förses med ett slags meta-information. Denna kända teknik visar dock bara hur meta-information förmedlas avseende status på överförd kontrollinformation och berör inte alls hur meta-information skall hanteras i relation till nyttolasttrafik på kretskopplade kanaler.

Ett mer näraliggande exempel ges i Christer Bohm, "Circuit Switching for High Performance Integrated Service Networks", Royal Institute of Technology, Stockholm, ISSN 1103-534X, June 1996, sid 69-71, som beskriver ett sätt att identifiera mellanrummen mellan paket som transporteras asynkront över en kretskopplad DTM-kanal. Ett problem med den lösning som beskrivs däri är dock att den dels medför begränsningar avseende hur många olika typer av meta-information som får förekomma, dels ställer krav på den följd med vilken olika typer av meta-information får förekomma efter varandra inom en kanal.

Ett ändamål med uppfinningen är således att åstadkomma en lösning på ovan nämnda problem med känd teknik.

Redogörelse för uppfinningen

Ovan nämnda och andra ändamål uppnås medelst uppfinningen såsom den definieras i bifogade patentkrav. Enligt en aspekt på uppfinningen transporteras metainformation av ovan nämnt slag genom att man till varje
tidlucka on n bitar, företrädesvis en DTM-tidlucka om 64
bitar, associerar en respektive ytterligare databit, som
ej i sig utgör en del av någon DTM-tidlucka. Denna ytterligare databit används som en flagga som signalerar förekomsten av meta-information. Enligt uppfinningen utnyttjas flaggan således för att markera att den med flaggan
associerade tidluckan inte transporterar nyttolast som
sänts av avsändaren, utan istället transporterar metainformation. Själva meta-informationen som sådan hämtas/utläses, i det fall då flaggan är ställd, ur själva
tidluckans n bitar, vilket gör det möjligt att sända flea
ollika typer av meta-information.

10

15

20

30

En fördel med uppfinningen är dels att flera typer av meta-information kan båras i själva DTM-tidluckan och pekas ut av en enda flagga om en (1) bit. Exempelvis kan den meta-information som bårs i DTM-tidluckan når flaggan är ställd identifiera att DTM-tidluckan a) inte transporterar nyttolast, b) ersätter felaktig nyttolast eller delvis transporterar nyttolast som förvanskats, c) markerar början på ett datapaket som transporteras i kanalen, eller d) markerar slutet på ett datapaket.

En nackdel med denna lösning är visserligen att system som arbetar enligt denna princip måste utformas att hantera en extra bit för varje DTM-tidlucka om 64-bitar, dvs totalt 65 bitar. Eftersom bussar, minnen, anslutningsdon m.m. ofta finns i standardutförande för 64-bitar, kan inbegripandet av en 65:e bit i sådana sammanhang medföra konstruktionsmässiga svårigheter. En klar fördel med denna lösning är dock att den på ett i övrig mycket enkelt sätt möjliggör signalering och transporter av flera olika typer av meta-information med en minimal overhead.

Att en enda bit och inte väsentligt fler används för detta ändamål har fördelen att standardutförandet med 64bitars-konstruktion förändras så litet som möjligt. Dock skulle denna lösning även kunna realiseras med utnyttjande av en flagga som omfattar fler än en bit.

Lösningen att utnyttja en 65:e bit är dessutom speciellt fördelaktig när DTM-tidluckor med därtill associerad meta-information skall överföras mellan portar hos en växel i ett kommunikationsnät, eftersom ovan nämnda flagg enkelt kan transporteras/växlas tillsammans med den associerade DTM-tidluckan (som eventuellt bär meta-information) transparent genom växeln utan större krav på tolkande logik eller processande av information.

10

15

20

25

30

35

Ett alternativt sätt att transportera meta-information av ovan nämnt slag är att untyttja så kallad 8B/10B-kodning, vilket då används för att koda varje DTM-tid-luckas 64-bitar till 80 bitar, varvid vissa förutbestämda sådana ord om 80-bitar väljs att beteckna viss typ av meta-information istället för nyttolast.

En fördel med denna lösning är att den overhead som kodningen i sig innebär, och som godtas för att skapa en fungerande bit-kodning på transportmediet, även tas till vara som transportmedel för meta-informationen, varvid överföringen av till en DTM-tidlucka hörande meta-information på naturlig väg alltid är helt synkroniserad med och följer överföringen av själva DTM-tidluckan. En nackdel med denna lösning är naturligtvis den bandbredd som går till spillo på grund av kodningen.

I sådana fall akn en eller flera av en växels portar vara anordnade att omvandla den ovan nämnda flaggan, och den i förekommande fall med flaggan avsedda meta-informationen, till ett utgående transportformat i vilket förekommande meta-information är införlivad på det sätt som gäller för transportmediet respektive port. Detta kan exempelvis ske genom att en ställd flagga med tillhörande meta-information omvandlas till ett speciellt bitmönster med utnyttjande av kodning såsom diskuterats ovan, alternativt att en port helt förmedlar flaggan och den tillhörande 64-bitars tidluckan som 65 bitar mellan växelkärnan och den länk som porten är ansluten till.

Enligt en fördragen utföringsform utnyttjas en 65:e bit enligt uppfinningen för att överföra DTM-tidluckor och eventuell associerad meta-information med ett annat kommunikationsprotokoll som underliggande bärare, exempelvis när DTM skall transporteras över SDH (Synchronous Digital Hierarchy), eller den amerikanska motsvarigheten SONET. För varje DTM-tidlucka om typiskt 64 bitar lägger man då helt enkelt beslag på 65 bitar av det underliggande protokollets nyttolasttransportkapacitet, varvid den 65:e biten utnyttjas såsom beskrivits ovan. När DTM skall 10 transporteras över exempelvis SDH/SONET, mappas varje DTM-tidlucka om 64-bitar samt den ovan nämnda därtill associerade databiten in att tillsammans uppta 65 bitar i en virtuell container (VC) i SDH/SONET, såsom en VC-4 eller VC-3 container. I en sådan situation är det natur-15 ligtvis föredraget att det är på förhand bestämt hur varje VC-4 är indelad i ord om 64+1 bitar, varför DTMtidluckorna med tillhörande databitar upptar förutbeståmda lägen i varje virtuell container.

Enligt en alternativ utföringsform skulle man exempelvis kunna använda ännu en bit per tidlucka som paritetsbit. En DTM-tidlucka om 64-bitar skulle i ett sådant fall sändas som 66 bitar i form av en meta-informationsflagga om en (1) bit, den faktiska 64-bitars DTM-tidluckan (som i förekkommande fall (såsom indikeras av flaggan) kan transportera meta-information), och en paritetsbit.

20

30

Det är föredraget att varje flagga av ovan nämnt slag transporteras i direkt anslutning till respektive DTM-tidlucka. Alternativt kan man välja att exempelvis samla ihop flaggorna för ett begränsat antal DTM-tidluckor DTM-tidluckor, och sedan transportera dessa flaggor i gemensam grupp. Detta kan exempelvis realiseras så att varje grupp om åtta DTM-tidluckor om 64-bitar vardera föregås eller efterföljs av en grupp om åtta tillhörande flaggor om en bit vardera.

Kortfattad beskrivning av ritningarna

5

10

20

25

30

Exemplifierande utföringsformer av uppfinningen kommer nu att beskrivas med hänvisning till de bifogade ritningarna, på vilka:

figur 1 visar en växel som arbetar enligt utföringsformer av uppfinningen;

figur 2a och 2b visar en STM-1 transportmodul som transporterar DTM-tidluckor enligt en utföringsform av uppfinningen; och

figur 3 visar en följd av DTM-tidluckor med tillhörande meta-information enligt en utföringsform av uppfinningen.

Detaljerad beskrivning av föredragna utföringsformer

I figur 1 visas en växel 10 innefattande två portar 15 11 och 12 som tar emot bitströmmar 1 respektive 2, samt två portar 13 och 14 som sänder ut bitströmmar 3 respektive 4. Dessutom innefattar växeln en växelkärna 15 som växlar data mellan de fyra portarna.

Var och en av bitströmmarna 1, 2 och 3 är indelad i ramar om 125 μs som i sin tur var och en är indelad i tidluckor om 64 bitar i enlighet med DTM-protokollet. Såsom schematiskt visas vid bitström 2 sänds varje DTMtidlucka 21 om 64 bitar kodad till ord 22 om 80 bitar. I det exemplifierade fallet går kodningen till så att varje oktett (8 bitar) 21A av varje DTM-tidlucka 21 kodas till att bilda en bitgrupp 22A om 10 bitar i enlighet med så kallad 8B/10B-kodning. I sådana fall då en DTM-tidlucka skall förses med meta-information, exempelvis då det skall markeras att en DTM-tidlucka uppvisar datafel ("data error") som följd av att den nyttolast som transporterades i luckan förvanskats, väljs vid denna kodning kodord som representerar den valda meta-informationen. Den till en tidlucka hörande meta-informationen ligger alltså i detta fall inbäddad i själva kodningen av den 35 aktuella DTM-tidluckan. Såsom schematiskt illustreras i figur 1 transporterar även bitströmmarna 1 och 3 data i

kodade DTM-tidluckor på samma sätt som här beskrivits utgående från bitström 2.

För varje DTM-tidlucka som mottas av porten 12, dvs för varje kodord om 80 bitar, är porten 12 anordnad att avkoda det aktuella kodordet för att återskapa den faktiska DTM-tidluckan om 64 bitar. I den exemplifierande växeln 10 utför porten 12 dessutom en parallellisering av DTM-tidluckans 64 bitar. Från porten 12 sänds således varje DTM-tidlucka om 64 bitar ut i form av 64 parallella bitar på 64 respektive ledningar 27 som är anslutna till 10 växelkärnan 15. Om det vid den avkodning som utförs av porten 12 konstateras att meta-information föreligger för en viss tidlucka, markeras detta genom att en flagga i form av en ytterligare databit aktiveras ("1-ställs"), vilken databit sänds samtidigt med den parallelliserade 15 DTM-tidluckan på en ytterligare, med ledningarna 27 parallell ledning 26 till växelkärnan 15. Eftersom förekomsten av sådan meta-information innebär att data i själva DTM-tidluckan ej utgör korrekt nyttolast, används 20 i detta fallet DTM-tidluckans 64 bitar för att markera vilken typ av meta-information som avses. Med andra ord används flaggan i form av den 65:e biten (ledning 26) för att markera att meta-information finns att läsa i den associerade DTM-tidluckan. Och istället för nyttolast är 25 själva DTM-tidluckan, när flaggan så pekar ut, försedd med information som markerar ett av flera alternativ av meta-information, exempelvis att sändaren inte sänt data i den aktuella tidluckan ("idle slot"), att data i den aktuella tidluckan har förvanskats av en eller annan anledning ("error slot"), att den aktuella luckan utgör början på ett paket ("start of packet"), eller att den utgör slutet på ett paket ("end of packet"), såsom kommer att exemplifieras ytterligare nedan med hänvisning till figur 3.

35 Såsom schematiskt illustreras i figur 1 överförs tidluckor och flaggor på detta sätt även mellan övriga portar 11, 13, 14 och växelkärnan 15. Växelkärnan 15 är i sing tur anordnad att växla tidluckor om 65 bitar, dvs en 64-bitars DTM-tidlucka plus den tillhörande 65:e data-biten, mellan de olika portarna i enlighet med de väx-lingsinsturktioner som fastställs vid kanaluppsättning. Detta växlingsförfarande är således i grunden samma som det som utförs vid växling av konventionella DTM-tidluckor om 64-bitar, med enda undantaget att en ytterligare databit nu åtföljer respektive DTM-tidlucka genom växelkärnan 15.

10

15

20

25

30

35

Porten 13 är anordnad att utföra en liknande funktion som porten 12, fast i omvänd riktning. Porten 13 är således anordnad sända DTM-tidluckor om 64 bitar, vilka erhållas från växelkärnan 15, kodade till ord om 80 bitar, såsom beskrivits ovan. Och varje gång porten 13 mottar, från växelkärnan 15, en DTM-tidlucka för vilken den associerade flaggan är ställd (aktiverad), indikerande förekomsten av meta-information, kommer porten att istället för nyttolast sända ett 80-bitars ord som specifikt väljs utgående från vilken meta-information som är den aktuella flaggan avser.

I figur 1 skiljer sig porten 14 från de övriga portarna i det att denna port år anordnad att sända DTM-tidluckor över ett underliggande protokoll. I det schematiskt visade fallet är porten anordnad att överföra DTM över SDH. Bitströmmen 4 transporterar således data med utnyttjande av SDH, och i detta fall antas specifikt att så sker med utnyttjande av protokollet för STM-1, varvid en STM-1 tranportmodul 29 om 125 μs schematiskt visas i figur 1.

Figur 2a och 2b visar schematiskt uppbyggnaden av en STM-1 transportmodul av det slag som indikerats i figur 1 och som transporterar DTM-tidluckor enligt en utföringsform av uppfinningen. I figur 2a visas hur en STM-1 transportmodul på konventionellt sätt kan betraktas som en matris av oktetter fördelade i 270 kolumner om vardera 9 rader. En hel STM-1 transportmodul innehåller således 270×9×8=19440 bitar. Modulens första 9 kolumner bildar

ett fält som benämns Section Overhead, SOH, som transporterar kontrollinformation. Återstående 261 kolumner bildar ett nyttolastfält i form av en virtuell container VC, vilket i det visade fallet är en virtuell container av typen VC-4. Notera att varje sådan containers läge inte behöver vara fast kopplad till läget på STM-1 transportmodulen, utan att containerns läge (start) i nyttolastfältet kan pekas ut av ett pekarfält 31 i nämnda Section Overhead.

Den virtuella containerns första kolumn bildar ett 10 fält som benämns Path Overhead, POH, och som innehåller ytterligare signaleringsinformation. Den virtuella containerns återstående 260 kolumner bildar i det exemplifierande fallet nio containrar 35 av typen C-4, en per rad. Varje sådan C-4 container innehåller således 260×8=2080 15 bitar, vilket exakt motsvarar 32 DTM-tidluckor som enligt uppfinningen kompletterats med tillhörande respektive flaggor $(32\times(64+1)=2080)$. Enligt denna utföringsform kan således 32 DTM-tidluckor med tillhörande flaggor mappas in i varje C-4 container. Ett exempel på detta illustre-20 ras i figur 2b, som schematiskt visar början av en C-4 container 35 i vilken DTM-tidluckor 40A, 41A, 42A, vardera innefattande 64 bitar, placerats i seriell följd, åtskilda av till respektive DTM-tidluckor hörande 1bitars flaggor 40B, 41B, 42B. I det exemplifierande fallet är således porten 14 i figur 1 anordnad att sända DTM-tidluckor om 64 bitar, i den form som dom erhålls från växelkärnan 15, i C-4 containrar hos STM-1 tillsammans med den extra databit som utgör ovan nämnda flagga på det sätt som schematiskt visas i figur 2a. Detta 30 innebär att i den mån porten 14 mottar en flagga som är 1-ställd och som således pekar ut att den tillhörande DTM-tidluckan innehåller meta-information, så kommer porten helt enkelt att överföra detta utpekande till STM-1 modulen, så att exempelvis flaggan 40B pekar ut att 35 meta-information finns att läsa i DTM-tidluckan 40A. Om porten 14 på liknande sätt mottar en flagga som är 0ställd, indikerande att data som transporteras i den tillhörande mottagna DTM-tidluckan är nyttolast för vilken ingen meta-information föreligger, sänder porten ut denna 0-ställda flagga tillsammans med den tillhörande, nyttolastbärande DTM-tidluckan, exempelvis som flagga 41B och tidlucka 41A.

Som ett alternativ till vad som beskrivits med hänvisning till Fig. 2b skulle mappningen över SDH enligt uppfinningen exempelvis även kunna innefatta, för varje DTM-tidlucka, en paritetsbit som då används för att kontrollera korrekt mappning. Exempelvis skulle regeln för paritetsbiten vara att summan av antalet ettor i 64-bitars tidluckan och paritetsbiten alltid skall bilda ett jämnt tal. Eftersom denna lösning de fact lägger beslag på 66 bitar per DTM-tidlucka (en meta-informationsflagga, själva 64-bitars DTM-tidluckan, och en paritetsbit) och inte bara 65, kan något färre luckor transporteras i varje Virtual Container än i fallet då ingen paritetsbit används.

10

15

20

25

30

Figur 3 visar en följd av DTM-tidluckor med tillhörande meta-information enligt en utföringsform av
uppfinningen. Exempelvis kan den följd av DTM-tidluckor
som visas i figur 3 vara den följd av DTM-tidluckor som
sänds från porten 12 till växelkärnan 15 i figur 1, varvid det fält som betecknas 110A i figur 3 schematiskt
visar en följd av 64-bitars DTM-tidluckor som sänds på
ledningarna 27 i figur 1, medan det fält som betecknas
110B i figur 3 schematiskt visar en följd av till respektive DTM-tidluckor hörande 1-bitars flaggor som sänds på
ledningen 26 i figur 1.

Såsom schematiskt visas i figur 3 är de flaggor som är associerade med DTM-tidluckorna 111, 112, 113, 115, 117 och 118 nollställda, vilket i det exemplifierande fallet indikerar att data X1, X2, X3, X4, X5 respektive X6 som transporteras i dessa DTM-tidluckor utgör nyttolast som sänts ut av sändaren. Vidare framgår att de flaggor som är associerade med DTM-tidluckorna 114, 116

och 119 år 1-ställda, vilket indikerar att data M0, M1 respektive M2 som sänds i dessa DTM-tidluckor utgör meta-information. Mer specifikt avser meta-informationen M0 i DTM-tidluckan 114 markera att sändaren inte sänt nyttolast i den aktuella tidluckan ("idle slot"). Meta-informationen M1 i DTM-tidluckan 116 antas i detta exempel markera att nyttolast som transporterats i denna tidlucka blivit förvanskad ("error data"). Till sist antas meta-informationen M2 i DTM-tidluckan 119 i detta exempel markera denna tidlucka utgör slutet på ett datapaket ("end of packet") som transporterats i den kanal som tidluckan 119 tillhör.

Även om uppfinningen har beskrivits ovan med hänvisning till specifika utföringsformer därav, inses att

15 flera olika varianter, kombinationer, modifieringar och
förändringar kan utföras inom uppfinningens skyddsomgång,
vilket definieras av de bifogade patentkraven. Exempelvis
kan uppfinningen utnyttjas för att överföra DTM över
andra protokoll än SDH, och istället för att utnyttja en

20 buss för att överföra DTM-tidluckor med tillhörande
flaggor genom en växel såsom beskrivits ovan, kan många
andra tekniker utnyttjas för att tids- och/eller rumsmultiplexerad form överföra den aktuella informationen.

PATENTKRAV

1. Förfarande för att överföra information i ett tidsmultiplexerat kommunikationsnät i vilket styrinformation for styrning av nätets operation och nyttotrafik transporteras i åtskilda kanaler som var och en definieras av respektive en eller flera i en återkommande ram allokerade tidluckor som var och en innefattar ett fastställt antal n bitar, vilket förfarande innefattar:

att var och en av åtminstone de tidluckor (110A) som definierar kanaler som tranporterar nyttotraffik associeras med en respektive ytterligare bit (110B) som används som en flagga för att indikerar huruvida kontrollinformation föreligger med avseende på den med respektive ytterligare bit associerade tidluckan; och

att nämnda kontrollinformation, när nämnda ytterligare bit indikerar förekomsten därav, transporteras som åtminstone några av de n bitarna hos den med nämnda respektive ytterligare bit associerade tidluckan.

20

15

10

2. Förfarande enligt krav 1, innefattande att även de tidluckor som definierar kanaler som tranporterar styrinformation associeras med en respektive ytterligare bit som används som en flagga för att indikera huruvida kontrollinformation föreligger med avseende på den med respektive ytterligare bit associerade tidluckan, vilken kontrollinformation därvid transporteras som åtminstone några av de n bitarna hos den med nämnda respektive ytterligare bit associerade tidluckan.

30

35

25

3. Förfarande enligt krav 1 eller 2, varvid nämnda kontrollinformation kan vara av flera olika slag och varvid endast förekomsten av ett kontrollinformation och inte slaget av kontrollinformation indikeras av den bit som är associerad med den tidlucka i vilken nämnda kontrollinformation transporteras.

4. Förfarande enligt krav 1, 2 eller 3, varvid nämnda kontrollinformation (M0) identifierar att den tidlucka som kontrollinformationen transporteras i inte transporterar nyttolast.

5

5. Förfarande enligt krav 1, 2 eller 3, varvid nämnda kontrollinformation (M1) identifierar att den tidlucka som kontrollinformationen transporteras i ersätter felaktig nyttolast.

10

6. Förfarande enligt krav 1, 2 eller 3, varvid nämnda kontrollinformation identifierar att den tidlucka som kontrollinformationen transporteras i markerar början på ett datapaket.

15

7. Förfarande enligt krav 1, 2 eller 3, varvid nämnda kontrollinformation (M2) identifierar att den tidlucka som kontrollinformationen transporteras i markerar slutet på ett datapaket.

- 8. Förfarande enligt något föregående krav, vilket förfarande utnyttjas med avseende på DTM-tiduckor i ett DTM-nät.
- 9. Förfarande enligt något föregående krav, vilket förfarande utnyttjas vid transport av DTM-tidluckor, var och en med sin respektive ytterligare associerade bit, över ett underliggande kommunikationsprotokoll.
- 10. Förfarande enligt krav 9, vilket förfarande utnyttjas vid transport av DTM-tidluckor, var och en med sin respektive ytterligare associerade bit, över SDH/SONET.
- 11. Förfarande enligt krav 10, varvid varje enskild DTM-tidlucka om 64-bitar att transporteras över SDH/SONET mappas tillsammans med nämnda därtill associerade databit

till att tillsammans uppta 65 bitar i en virtuell container (VC) i SDH/SONET.

- 12. Förfarande enligt krav 11, varvid varje enskild DTM-tidlucka om 64-bitar att transporteras över SDH/SONET mappas tillsammans med nämnda därtill associerade databit samt en ytterligare paritetsbit till att tillsammans uppta 66 bitar i en virtuell container (VC) i SDH/SONET.
- 13. Anordning (10) för överföring av information i 10 ett kommunikationsnät i vilket styrinformation for styrning av nätets operation och nyttotrafik transporteras åtskilt i respektive kretskopplade kanaler som var och en innefattar respektive en eller flera i en återkommande ram allokerade tidluckor som var och en innefattar ett 15 fastställt antal n bitar, vilken anordning innefattar organ (11, 12, 13, 14) som till var och en av åtminstone de tidluckor (110A) som definierar kanaler som transporterar nyttotraffik, och företrådesvis samtliga tidluckor, associerar en respektive ytterligare bit (110B) 20 som används som en flagga för att indikerar huruvida kontrollinformation föreligger med avseende på den med respektive ytterligare bit associerade tidluckan; och som är anodnade att läsa/skriva nämnda kontrollinformation, när nämnda ytterligare bit indikerar/sätts att indikera 25 förekomsten därav, från/till åtminstone några av de n bitarna hos den med nämnda respektive ytterligare bit associerade tidluckan.

SAMMANDRAG

Föreliggande uppfinning hänför sig till ett förfarande och en anordning för att överföra information i ett kommunikationsnät i vilket styrinformation for styrning av nätets operation och nyttotrafik transporteras åtskilt i respektive kanaler som var och en definieras av respektive en eller flera i en återkommande ram allokerade tidluckor som var och en innefattar ett fastställt antal n bitar.

Enligt uppfinningen associeras var och en av åtminstone de tidluckor som definierar kanaler som tranporterar nyttotraffik med en respektive ytterligare bit som används som en flagga för att indikerar huruvida kontrollinformation föreligger med avseende på den med respektive ytterligare bit associerade tidluckan. Kontrollinformationen i sig, när nämnda ytterligare bit indikerar förekomsten därav, transporteras därvid som åtminstone några av de n bitarna hos den med nämnda respektive ytterligare bit associerade tidluckan.

(Publiceringsbild: Figur 3)